PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-278905

(43)Date of publication of application: 27.09.2002

(51)Int.CI.

G06F 13/10 G06F 3/06 G06F 12/00 G06F 13/14

(21)Application number: 2001-079460

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

19.03.2001

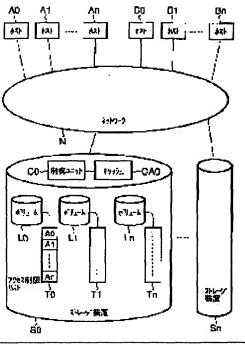
(72)Inventor: MIURA MASAHIRO

(54) STORAGE DEVICE AND COMPUTER NETWORK SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To specify all host computers which can access to a self-volume, to give a state notice or a state inquiry only with the host computers by using the list of the accessible host computers for respective volumes.

SOLUTION: Access limit lists T0 to Tn where the host computers whose access to self-volumes L0 to Ln is permitted are registered are stored in a storage device S0 connected to the host computers A0 to An and B0 to Bn through a network N. A control unit C0 detects faults for the respective volumes Lo to Ln and uses the access limited list where the fault is detected. Thus, all the host computers which can access to the selfvolume are specified and the fault of the corresponding volume is informed only with the host computer.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-278905 (P2002-278905A)

(43)公開日 平成14年9月27日(2002.9.27)

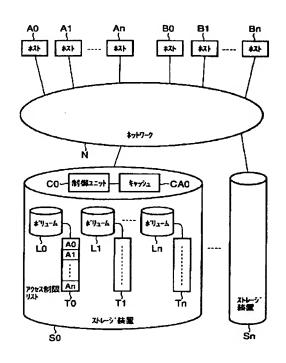
(51) Int.Cl.'		識別記号	FI	テーマコード(参考)
G06F 13	/10	3 4 0	G06F 13/1	10 340A 5B014
	/06	3 0 5	3/0	06 305H 5B065
12	2/00	5 1 4	12/0	00 514K 5B082
		5 3 7		5 3 7 A
13	/14	3 1 0	13/1	14 310C
			審査請求 未	未請求 請求項の数6 OL (全 9 頁)
(21)出願番号		寺暦 2001−79460(P2001−79460)	(71)出願人 000003078	
			树	株式会社東芝
(22)出廢日	3	平成13年3月19日(2001.3.19)	東京都港区芝浦一丁目1番1号	
			(72)発明者 三浦 雅弘	
			東	夏京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝
			枘	守中事業所内
			(74)代理人 10	00058479
			判	P理士 鈴江 武彦 (外6名)
			Fターム(参考)	5B014 EB05 FA17 HA03 HA09 HA15
				5B065 BA01 CA06 CA12 EA39
				5B082 EA11 FA12

(54) 【発明の名称】 ストレージ装置及び計算機ネットワークシステム

(57)【要約】

【課題】ボリューム毎にアクセス可能なホスト計算機の一覧を利用することで、自身にアクセスし得る全てのホスト計算機を特定して、そのホスト計算機との間でのみ状態通知または状態問い合わせが行えるようにする。

【解決手段】ホストA0~An、B0~BnとネットワークNを介して接続されるストレージ装置S0には、自身のボリュームL0~Lnへのアクセスが許可されるホストが登録されているアクセス制限リストT0~Tnが記憶されている。制御ユニットC0は、ボリュームL0~Ln毎に故障を検出し、故障が検出されたアクセス制限リストを利用することで、自身にアクセスし得る全てのホスト計算機を特定して、そのホスト計算機との間でのみ対応するボリュームの故障を通知する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のホスト計算機と少なくとも1台のストレージ装置とが少なくとも1系統のネットワークにより接続された計算機ネットワークシステムにおけるストレージ装置であって、

前記ストレージ装置自身を含む少なくとも1台のストレージ装置に存在する少なくとも1つの論理的ストレージ 単位であるボリューム毎に、前記複数のホスト計算機の うち当該ボリュームへのアクセスが許可されるホスト計 算機が登録されたアクセス制限一覧を記憶するアクセス 制限一覧記憶手段と、

前記複数のホスト計算機のうちのいずれかのホスト計算機から前記ボリュームへのアクセスが要求された場合、 当該ボリュームに対応する前記アクセス制限一覧に基づいて前記アクセスを要求したホスト計算機による当該ボリュームへのアクセスの可否を決定するアクセス制限制御手段と、

前記ストレージ装置自身の前記ボリューム毎の予め定められた種類の状態の通知または前記ホスト計算機の前記ボリューム毎の予め定められた種類の状態の問い合わせを、当該ボリュームに対応する前記アクセス制限一覧に登録されているホスト計算機に対してのみ行う通信制御手段とを具備することを特徴とするストレージ装置。

【請求項2】 前記ストレージ装置自身の前記ボリューム毎の故障を検出する故障検出手段を更に具備すると共
に、

前記通信制御手段は前記故障検出手段により故障が検出された前記ボリュームに対応する前記アクセス制限一覧に登録されているホスト計算機に対してのみ、当該ボリュームの故障を通知する故障通知手段を含むことを特徴とする請求項1記載のストレージ装置。

【請求項3】 前記ストレージ装置自身の前記ボリューム毎の負荷を監視して、予め定められた上限値を超える高負荷を検出する負荷監視手段を更に具備すると共に、前記通信制御手段は前記負荷監視手段により高負荷が検出された前記ボリュームに対応する前記アクセス制限一覧に登録されているホスト計算機に対してのみ、当該ボリュームの高負荷を通知する高負荷通知手段を含むことを特徴とする請求項1記載のストレージ装置。

【請求項4】 前記通信制御手段は前記ストレージ装置 自身の前記ボリューム毎に、対応する前記アクセス制限 一覧に登録されているホスト計算機を調べ、そのホスト 計算機に対してのみ当該ボリュームへのアクセス予約内 容を示すアクセス情報を問い合わせるアクセス情報問い 合わせ手段を含み、

前記ストレージ装置の一部のデータの写しが格納される キャッシュと、

前記アクセス情報問い合わせ手段による問い合わせに応 じて問い合わせ先から通知されたアクセス情報に基づい て前記キャッシュへのデータの先読みを行うプリフェッ チ手段とを更に具備することを特徴とする請求項1記載 のストレージ装置。

【請求項5】 複数のホスト計算機と少なくとも1台のストレージ装置とが少なくとも1系統のネットワークにより接続された計算機ネットワークシステムにおいて、前記ストレージ装置は、

前記ストレージ装置自身を含む少なくとも1台のストレージ装置に存在する少なくとも1つの論理的ストレージ単位であるポリューム毎に、前記複数のホスト計算機の 10 うち当該ポリュームへのアクセスが許可されるホスト計

つち当該ボリュームへのアクセスが許可されるホスト計 算機が登録されたアクセス制限一覧を記憶するアクセス 制限一覧記憶手段と、

前記複数のホスト計算機のうちのいずれかのホスト計算 機から前記ボリュームへのアクセスが要求された場合、

15 当該ボリュームに対応する前記アクセス制限一覧に基づいて前記アクセスを要求したホスト計算機による当該ボリュームへのアクセスの可否を決定するアクセス制限制御手段と、

前記ストレージ装置自身の前記ボリューム毎の予め定め 5れた種類の状態の通知または前記ホスト計算機の前記 ボリューム毎の予め定められた種類の状態の問い合わせ を、当該ボリュームに対応する前記アクセス制限一覧に 登録されているホスト計算機に対してのみ行う通信制御 手段とを備えていることを特徴とする計算機ネットワー 25 クシステム。

【請求項6】 複数のホスト計算機と少なくとも1台のストレージ装置とが少なくとも1系統のネットワークにより接続された計算機ネットワークシステムにおける通信制御方法であって、

30 前記複数のホスト計算機のうちのいずれかのホスト計算機から前記ストレージ装置に対して前記ボリュームへのアクセスが要求された場合、当該ボリュームに対応して前記ストレージ装置内に予め用意されている当該ボリュームへのアクセスが許可されるホスト計算機が登録されなアクセス制限一覧を参照することにより、前記アクセ

35 たアクセス制限一覧を参照することにより、前記アクセスを要求したホスト計算機による当該ボリュームへのアクセスの可否を決定するステップと、

前記ストレージ装置自身の前記ボリューム毎の予め定められた種類の状態の通知または前記ホスト計算機の前記40 ボリューム毎の予め定められた種類の状態の問い合わせが必要な場合、その通知または問い合わせを当該ボリュームに対応する前記アクセス制限一覧に登録されているホスト計算機に対してのみ行うステップとを具備することを特徴とする計算機ネットワークシステムにおける通45 信制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、複数のホスト計算機から共有されるストレージ装置に係り、特に自身の少50 なくとも一部を含むボリュームを単位に当該ボリューム

へのアクセスが許されるホスト計算機の一覧を備えたストレージ装置及び計算機ネットワークシステムに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、コンピュータが扱う情報の量は拡大の一途をたどっており、ストレージ装置にも高可用性や高スループットが要求されている。このような要求に応える手法として注目されているものに、複数のホスト計算機と少なくとも1台のストレージ装置とを少なくとも1系統のネットワークにより接続することで、各ホスト計算機がストレージ装置を共有できる計算機ネットワークが知られている。このような計算機ネットワークはストレージ・エリア・ネットワーク(StorageArea Network:SAN)と呼ばれる。現在のSANでは、SCSI(Small Computer System Interface)互換のプロトコルが用いられる場合が多い。

【0003】ホスト計算機及びストレージ装置を含む計算機ネットワークの構成は、SAN以前の計算機ネットワーク、例えばLAN(ローカル・エリア・ネットワーク)においては、各ストレージ装置がホスト計算機(以下、ホストと略称する)に直接接続される形をとる。一方、SANにおいては、ホスト群を結ぶネットワークの他に、少なくとも1台のストレージ装置、例えばストレージ装置群が独白のネットワークを作り(この後者のネットワークのことをSANと呼ぶ)、各ホストがSANに接続する形をとる。

【0004】SANを構成するストレージ装置に対しては、SANに接続したどのホストからでもアクセスできる。このことから、ストレージ装置の柔軟な運用が可能になる一方で、セキュリティ等の問題も生じることになる。

【0005】この問題の対処法として、ストレージの論理的な単位であるボリューム毎に、そのボリュームへアクセスできるホストを制限するという方法が知られている。この方法は、ボリューム毎にアクセス可能なホストの一覧(アクセス制限リスト)を設け、この一覧に載っているホストからのアクセス要求に対してはストレージ装置は通常通りの処理を行うが、載っていないホストからの要求は拒否するというものである。この方法のことをアクセス制限と呼ぶ。なお、ボリュームには、1台のストレージ装置内に複数のボリュームが存在する場合や、逆に複数のストレージ装置が1つのボリュームを構成する場合などがある。

【0006】さて、ホスト計算機及びストレージ装置を含む計算機ネットワークでは、当該ネットワーク上のあるストレージ装置が自身の故障などを検出した場合、その状態をホストに通知することが好ましい。

【0007】SAN以前の計算機ネットワークにおいては、ストレージ装置へ直接アクセスできるホストはその装置が接続されたホストのみに限られるので、そのホス

トにストレージ装置から故障等を通知すればよい。

【0008】しかしSANにおいては、ストレージ装置に対し一般に複数台の不特定のホストがアクセス可能なため、どのホストへストレージ装置から故障等を通知すの5 べきかが判らないという問題が生じる。そこで、ストレージ装置からSAN上の全てのホストに対して通知することが考えられる。ところが、ホストの中には、そのストレージ装置に全くアクセスしないものもあるので、この通知を全ホストに対して行うのは資源の無駄であるばかりか、アクセスしないストレージ装置から通知を受けることを想定していないホストが故障するという事態を招きかねない。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】上記したようにSAN 15 の特徴の1つとして、SAN上のストレージ装置に対し 一般にSANに接続した複数台の不特定のホストからア クセスが可能であることが挙げられる。しかし従来技術 においては、このSANの特徴の故に、ストレージ装置 から自身をアクセスするホストに対して故障通知等の何 20 らかの通知を行いたい場合に、どのホストへ通知すべき かが判らないという問題が存在した。この問題は、スト レージ装置から自身をアクセスするホストに対して当該 ホストの状態などを問い合わせたい場合にも存在する。 つまり従来技術においては、ストレージ装置が自身をア 25 クセスするホスト (ホスト計算機) を特定する方法は存 在しなかった、本発明は上記事情を考慮してなされたも のでその目的は、ボリューム毎にアクセス可能なホスト 計算機の一覧を利用することで、自身にアクセスし得る 全てのホスト計算機を特定して、そのホスト計算機との 30 間でのみ状態通知または状態問い合わせが行えるストレ ージ装置及び計算機ネットワークシステムを提供するこ とにある。

[0010]

【課題を解決するための手段】本発明は、複数のホスト 35 計算機と少なくとも1台のストレージ装置とが少なくと も1系統のネットワークにより接続された計算機ネット ワークシステムにおけるストレージ装置であって、前記 ストレージ装置自身を含む少なくとも1台のストレージ 装置に存在する少なくとも1つの論理的ストレージ単位 40 であるボリューム毎に、前記複数のホスト計算機のうち 当該ボリュームへのアクセスが許可されるホスト計算機 が登録されたアクセス制限一覧を記憶するアクセス制限 一覧記憶手段と、上記複数のホスト計算機のうちのいず れかのホスト計算機から上記ボリュームへのアクセスが 45 要求された場合、当該ボリュームに対応する上記アクセ ス制限一覧に基づいて上記アクセスを要求したホスト計 算機による当該ボリュームへのアクセスの可否を決定す るアクセス制限制御手段と、上記ストレージ装置自身の 上記ポリューム毎の予め定められた種類の状態の通知ま 50 たは上記ホスト計算機のボリューム毎の予め定められた

種類の状態の問い合わせを、当該ボリュームに対応する 上記アクセス制限一覧に登録されているホスト計算機に 対してのみ行う通信制御手段とを備えたことを特徴とす る。

【0011】このような構成のストレージ装置においては、自身のポリュームへのアクセスが許可されるホスト計算機が登録されているアクセス制限一覧を利用して、通知すべきまたは問い合わせるべきホスト計算機を特定し、そのホスト計算機に対してのみ状態通知または状態問い合わせが行われるようにしているため、アクセスが許可されないホスト計算機への不要な状態通知または状態問い合わせが発生するのを防止できる。

【0012】ここで、ホスト計算機に通知される状態を、ボリューム毎の故障とするならば、当該ボリュームの故障を検出した場合には、当該ボリュームへのアクセスが許可されるホスト計算機に対してのみ当該ボリュームの故障を通知でき、全てのホスト計算機に対して故障を通知する場合のような資源の無駄が防止できる。

【0013】同様に、ホスト計算機に通知される状態を、ボリューム毎の負荷の状態、例えば正常に動作可能な負荷の上限値を超えた状態とするならば、当該ボリュームの負荷が上記上限値を超えた高負荷状態を検出した場合には、当該ボリュームへのアクセスが許可されるホスト計算機に対してのみ当該ボリュームの高負荷状態を通知でき、全てのホスト計算機に対して高負荷状態を通知する場合のような資源の無駄が防止できる。ここで、ストレージ装置からの高負荷状態検出に応じて、ホスト計算機に、対応するボリュームへのアクセス頻度を減らす、或いは当該ボリュームのミラーを確保し、当該ボリュームへのアクセスを分散させる機能を持たせるならば、当該ボリュームの高負荷状態を解消することが可能となる。

【0014】更に、ホスト計算機に問い合わせる状態を、対応するボリュームにアクセスしようとしている、そのアクセスの予約内容を示すアクセス情報(アクセスパターン)とし、問い合わせに応じて問い合わせ先のホスト計算機から通知されたアクセス情報に基づいてキャッシュへのデータの先読みを行うならば、適用する通信プロトコルの制約で、ホスト計算機からストレージ装置へのボリューム毎のアクセス要求を複数回に分けて送出しなければならない場合でも、キャッシュヒットとなってアクセス効率を向上させることができる。

[0015]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につき 図面を参照して説明する。

【0016】図1は本発明の一実施形態に係る計算機ネットワークシステムの構成を示す。図1のシステムは、SANと呼ばれる計算機ネットワークシステム、即ち複数のホスト計算機と少なくとも1台のストレージ装置とを少なくとも1系統のネットワークにより接続して構成

される計算機ネットワークシステムであり、例えばストレージ装置S0~Snの群と、ホスト(ホスト計算機) A0~An, B0~Bnの群と、データ通信用のネットワークNとから構成される。このネットワークNは、例 5 えばファイバチャネル(Fibre Channel)を用いて構成される。ストレージ装置S0~Snの群は、ネットワークNで接続されている。このネットワークNには、ホストA0~An, B0~Bnの群も接続されている。

10 【0017】図1のシステムにおいて、各ストレージ装置Si(i=0~n)とホストAj(j=0~n)またはBk(k=0~n)との間の通信は、データの通信もその他の制御等の通信も同一のネットワークN上で、同一のプロトコルによって行われるものとする。このプロトコルには、例えばSCSI互換のプロトコルなどが適用可能である。ホストAj,Bk上では、ストレージ装置Siをアクセスするための通常のストレージ装置ドライバに加え、ストレージ装置SiからホストAj,Bkへの通信を受け付けるためのターゲットドライバが動作である。なお、データ通信用のネットワークNの他に制御等のためのネットワーク、例えばLANを別に設けること、更には用途により複数のプロトコルを用いる実装も可能である。

【0018】ストレージ装置S0は内部に論理的ストレ25 ージ単位としてのボリュームL0~Lnを有する。ストレージ装置S0はこれらのボリュームL0~Ln毎にアクセス制限を行う。ボリュームL0~Lnは、この例のように1台のストレージ装置S0内に存在する場合だけでなく、1台のストレージ装置毎に1つ存在する場合、30 或いは複数台のストレージ装置にまたがって存在する場合がある。

【0019】ストレージ装置S0は、このアクセス制限 を管理するため、ボリュームL0について、当該ボリュ ームL0へのアクセスを許すホストの一覧であるアクセ 35 ス制限リスト (アクセス制限テーブル) T0が格納され る記憶領域を持つ。ストレージ装置S0は同様に、L0 以外のポリュームレ1~Lnについても、アクセス制限 リストT1~Tnを持つ。ここで、アクセス制限リスト TOには、対応するボリュームLOがホストAO~An 40 からのみアクセスされるように、A0~Anのみが記録 されている。各リストTO~Tnは、ホストAO~A n, B0~Bnのいずれかから、例えばシステム管理者 の操作により設定可能である。 なお、図1のシステムで は、便宜的にホストA0~Anの数、ホストB0~Bn 45 の数、ストレージ装置S0~Snの数、及びボリューム L0~Lnの数が同一であるものとしているが、これに 限るものではないことは勿論である。

【0020】ストレージ装置S0はまた、上記プロトコルを授受して解釈実行することで通信を制御する制御ユコットC0と、当該ストレージ装置S0からの高速読み

出しを可能とするために、当該ストレージ装置S0に格納されているデータの一部の写しが記憶されるキャッシュ(キャッシュメモリ)CA0とを持つ。ストレージ装置S0~Snのうち、S0以外のストレージ装置についても、S0と同様の構成を有する。

【0021】制御ユニットC0は、図2に示すように、アクセス制限制御部C01と、故障検出部C02と、故障通知部C03と、負荷監視部C04と、高負荷通知部C05と、アクセス情報問い合わせ部C06と、プリフェッチ部C07とから構成される。

【0022】アクセス制限制御部C01は、アクセス制限リスト $T0\sim Tn$ に従ってホストA j ($j=0\sim n$) またはB k ($k=0\sim n$) から要求されたボリュームL p ($p=0\sim n$) へのアクセスの可否を決定することで、当該ボリュームL p へのアクセスの制限を制御する。

【0023】 故障検出部C02は、各ボリュームL0~ Lnの故障及びストレージ装置S0全体に関係する故障 を検出する。故障通知部C03は、故障検出部C02に よる故障検出結果に応じ、その故障個所に関連するボリ ュームがアクセス可能なホストに故障を通知する。

【0024】負荷監視部C04は、ストレージ装置S0の負荷を各ポリュームL0~Ln毎に監視して、その負荷が予め設定されている基準レベルであって、正常に動作可能な基準レベル(負荷の上限値)を超える高負荷を検出する。高負荷通知部C05は、負荷監視部C04の高負荷検出に応じ、その旨を高負荷となったポリュームがアクセス可能なホストに通知する。

【0025】アクセス情報問い合わせ部C06は、各ボリュームL0~Ln毎に、当該ボリュームにアクセス可能なホストに対して当該ボリュームへのアクセス予約内容を示す情報(アクセス情報)を問い合わせる。プリフェッチ部C07は、アクセス情報問い合わせ部C06による問い合わせで得られるアクセス情報を利用して、対応するデータをキャッシュCA0にプリフェッチする。

【0026】次に、本実施形態の動作を、(1)ホストからのアクセス要求時、(2)故障検出時、(3)高負荷検出時、(4)アクセス情報問い合わせ時の各々について順次説明する。

【0027】(1) ホストからのアクセス要求時まず、ホストからのアクセス要求時の処理について、図3のフローチャートを参照して説明する。

【0028】今、ホストA0~An、B0~Bnのうちのいずれかのホストからストレージ装置S0に対して、ボリュームL0へのアクセスが要求されたものとする。ストレージ装置S0に設けられた制御ユニットC0内のアクセス制限制御部C01は、要求されたボリュームL0に対応するアクセス制限リストT0を参照し、そのリストT0中に、アクセス要求元のホストが登録されているか否かを判定する(ステップ301、302)。も

し、登録されているならば、アクセス制限制御部C01は上記プロトコル(SCSI互換のプロトコル)を用いて要求元ホストにアクセス許可を返す(ステップ303)。これに対して登録されていないならば、アクセス 制限制御部C01はアクセス不許可を要求元に返す(ステップ304)。ここでは、アクセス制限リストT0には、ホストA0~Anが登録されている。したがって、ボリュームL0へのアクセス要求元がホストA0~Anのいずれかである場合にはアクセス許可が返され、ホス10トB0~Bnのいずれかである場合、つまりホストA0~An以外である場合には、アクセス不許可が返される

【0029】(2)故障検出時

次に、故障検出時の処理について、図4のフローチャー 15 トを参照して説明する。

【0030】まず、ストレージ装置S0に設けられた制 御ユニットC0内の故障検出部C02は、ストレージ装 置S0全体の故障と、各ポリュームL0~Ln毎の故障 とを検出する。もし、制御ユニットC0により何らかの 20 故障が検出された場合、その旨が、検出された故障個所 の情報と共に故障通知部CO3に通知される。これを受 けて故障通知部C03は、ストレージ装置S0全体の故 障が検出されたか否かを判定する(ステップ401)。 もし、全体の故障が検出されたならば、故障通知部C0 25 3は、ボリュームL0~Lnが全て故障したものとし て、当該全てのボリュームL0~Lnに対応するアクセ ス制限リストT0~Tnに登録されているホストを調べ る(ステップ402)。そして故障通知部C03は、リ ストT0~Tnに登録されているホストに対してのみ上 30 記プロトコルを用いて故障を通知する(ステップ40 3).

【0031】一方、全体の故障ではなくて、ボリューム L0~Lnのいずれかのボリューム故障が検出されたならば(ステップ401)、故障通知部C03は、故障が 35 検出されたボリュームに対応するアクセス制限リストに登録されているホストを調べる(ステップ404)。そして故障通知部C03は、故障が検出されたボリュームに対応するアクセス制限リストに登録されているホストに対してのみ、上記プロトコルを用いて故障を通知する (ステップ403)。したがって、ボリュームL0の故障が検出された場合であれば、アクセス制限リストT0 に登録されているホストA0~Anに対してのみボリュームL0の故障が通知される。ここで、ホストB0~B

45 当該ホストB0~BnはボリュームL0をアクセスする ことがなく、したがってボリュームL0の故障通知を受け取る必要もないためであり、これによりネットワーク N及びホストB0~Bnで不要な負荷が発生するのを防止できる。

nに対してポリュームし0の故障が通知されないのは、

50 【0032】このように本実施形態においては、ストレ

ージ装置S0全体の故障、またはストレージ装置S0内のボリュームL0~Lnのいずれかの故障が検出された場合、その故障通知を受け取る必要があるホストに対してのみ、故障が通知されるため、ネットワークN及び故障個所に無関係のホストでの無駄な負荷を減らすことができる。

【0033】(3)高負荷検出時

次に、高負荷検出処理と高負荷を検出した際の処理とに ついて、図5のフローチャートを参照して説明する。

【0034】まず、ストレージ装置S0に設けられた制御ユニットC0内の負荷監視部C04は、各ボリュームL0~Ln毎に、当該ボリュームL0~Lnの負荷を監視している。ここで、各ボリュームL0~Lnの負荷は、それぞれ当該ボリュームL0~Lnへのアクセスが許可されるホストによって当該ボリュームL0~Lnがアクセスされることにより発生するデータ転送での一定時間当たりの転送量として求められる。

【0035】負荷監視部C04は、ボリュームL0~L n毎の負荷監視により、当該各ボリュームL0~Lnの負荷を上記一定時間間隔(周期)で求める(ステップ501)。負荷監視部C04は、求めた各ボリュームL0~Ln毎に設定されている負荷の上限値(閾値)と比較する(ステップ502)。このボリュームL0~Ln毎の負荷の上限値は、当該ボリュームL0~Lnへのアクセスが正常に行える負荷の上限値を示しており、システム管理者の操作により、ホストA0~An、B0~Bnのうちのいずれかのホストからストレージ管理プログラム等に従って予め設定されるものである。

【0036】負荷監視部C04は、上記ステップ502での比較により、ボリューム $L0\sim$ Lnの中にその負荷が負荷上限値を超えているボリューム $Lp(pは0\sim$ nのいずれか)が存在する高負荷を検出する(ステップ503)。すると負荷監視部C04から高負荷通知部C05に対して、高負荷が検出された旨が、高負荷が検出されたボリュームLpの情報と共に通知される(ステップ504)。

【0037】これを受けて高負荷通知部C05は、高負荷が検出されたボリュームLpに対応するアクセス制限リストTpを参照して、当該リストTpに登録されているホストを調べる(ステップ505)。そして高負荷通知部C05は、リストTpに登録されているホストに対してのみ上記プロトコルを用いてボリュームLpが高負荷となっている旨を通知する(ステップ506)。

【0038】ここでは、高負荷が検出されたボリューム LpがL0であり、したがってリストTpがT0である ものとすると、ボリュームL0を利用可能なホストA0 ~Anに対して、当該ボリュームL0の高負荷、即ち負 荷が上限値を超えて異常に高くなっていることが通知さ れる。ホストA0~Anはストレージ装置S0に設けら れた制御ユニットC 0 中の高負荷通知部C 0 5 からポリュームL 0 が高負荷であることを通知されることにより、当該ポリュームL 0 の負荷を減らすように動作する。

【0039】本実施形態では、ポリュームL0の負荷を 05 減らす方法として、ポリュームL0へのアクセスの頻度 を減らす方法、或いはホストA0~Anのうちの例えば 予め定められているホストがストレージ装置S0を制御 して当該ストレージ装置SO上にボリュームLOのミラ 10 一 (ミラーボリューム) を確保し、ボリュームL0への アクセスを、本来のポリュームし0へのアクセスとその ミラー(ミラーボリューム)へのアクセスとに分散させ る方法等が適用される。なお、ミラーボリュームを利用 する方法では、書き込みアクセスも許す場合には、ポリ 15 ュームL0とそのミラーボリュームとの一致化を図る必 要がある。そのためには、例えばキャッシュCA0をボ リュームL0とそのミラーボリュームに共通に用い、キ ャッシュCA0上で更新されたデータは、適宜ポリュー ムL0とそのミラーボリュームの両方に反映(ライトバ 20 ック) すればよい。

【0040】(4)アクセス情報問い合わせ時次に、アクセス情報問い合わせ時の処理について、図6のフローチャートを参照して説明する。

【0041】まず、ストレージ装置S0に設けられた制 25 御ユニットC0内のアクセス情報問い合わせ部C06 は、ボリュームL0~Ln毎に用意されているアクセス 制限リストT0~Tnを予め定められた周期で参照し て、当該リストT0~Tnに登録されているホストを調 べる(ステップ601,604)。次にアクセス情報問 30 い合わせ部C06は、リストT0~Tnに登録されてい る各ホストに対して、これから実行しようとしているボ リュームL0~Lnへのアクセスの予約内容に関する情 報、つまりアクセス先とアクセス量(サイズ)とを示す アクセスパターン情報を問い合わせ、その旨をプリフェ 35 ッチ部C07に通知する(ステップ602,603)。 この問い合わせの周期は、システム管理者の操作によ り、ホストA0~An、B0~Bnのうちのいずれかの ホストからストレージ管理プログラム等に従って予め設 定されるものである。

40 【0042】アクセス情報問い合わせ部C06からの問い合わせを受け取った各ホストは、問い合わせの示すボリュームへのアクセス予約内容に関するアクセスパターン情報をストレージ装置S0に返す。このストレージ装置S0に返された各ボリュームへのアクセスに関するアクセスパターン情報は、プリフェッチ部C07で受け取られる(ステップ605)。プリフェッチ部C07は、アクセス情報問い合わせ部C06から受け取った各ボリュームへのアクセスに関するアクセスパターン情報に基づいて、当該アクセスパターン情報の示すデータをキャッシュCA0にプリフェッチする(ステップ606)。

ここで、アクセスパターン情報の示すデータの一部また は全部が既にキャッシュ CAO に存在する場合には、該 当するデータのプリフェッチは不要である。

【0043】本実施形態では、ホストA0~An, B0~Bnとストレージ装置S0~SnとのネットワークNを介しての通信にSCSI互換プロトコルを適用している。SCSI互換プロトコルでは、ホストからストレージ装置に対する1回のアクセス要求で指定可能なデータ量(サイズ)に上限がある。このため従来は、ホストから例えばストレージ装置S0に対してアクセスしようとしているアクセス先とデータ量とが分かっていても、そのデータ量が上記上限の値を超える場合には、アクセス要求を複数回に分けて送出しなければならなかった。この場合、ストレージ装置S0では、ホストからのアクセス要求に対してのみ要求されたアクセス処理を行うため、要求の都度、キャッシュミスヒットが発生して、アクセス効率が低下する恐れがあった。

【0044】しかし本実施形態では、アクセス情報問い合わせ部C06によるホストへの問い合わせで得られたアクセスパターン情報に基づいて、これから当該ホストから例えば複数回に分けて送出されるアクセス要求で指定されるデータをキャッシュCA0にプリフェッチしている。これにより、ホストからのアクセス要求の都度、キャッシュミスヒットが発生するのを防止して、アクセス効率を向上することができる。

【0045】以上に述べた実施形態では、ストレージ装置(S0)内のアクセス情報問い合わせ部C06自身が周期的にアクセスパターン情報の問い合わせを行うものとして説明したが、これに限るものではない。例えば、ホスト $A0\sim An$, $B0\sim Bn$ のうちのいずれかのホスト等からの命令(外部からの命令)でアクセス情報問い合わせ部C06を起動することで、その起動時だけ当該アクセス情報問い合わせを行うようにしても構わない。

【0046】なお、本発明は、上記実施形態に限定されるものではなく、実施段階ではその要旨を逸脱しない範囲で種々に変形することが可能である。更に、上記実施形態には種々の段階の発明が含まれており、開示される複数の構成要件における適宜な組み合わせにより種々の発明が抽出され得る。例えば、実施形態に示される全構成要件から幾つかの構成要件が削除されても、発明が解決しようとする課題の欄で述べた課題が解決でき、発明の効果の欄で述べられている効果が得られる場合には、この構成要件が削除された構成が発明として抽出され得

る。

[0047]

【発明の効果】以上詳述したように本発明によれば、自身のボリュームへのアクセスが許可されるホスト計算機05 が登録されているアクセス制限一覧を利用して、通知すべきまたは問い合わせるべきホスト計算機を特定し、そのホスト計算機に対してのみ状態通知または状態問い合わせが行われるようにしたため、アクセスが許可されないホスト計算機への不要な状態通知または状態問い合わせが発生するのを防止できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施形態に係る計算機ネットワークシステムの構成を示す図。

【図2】図1中の制御ユニットC0の構成を示すプロッ 15 ク図。

【図3】ホストからのアクセス要求時におけるアクセス制限制御部C01の処理を説明するためのフローチャート.

【図4】 故障検出部C02による故障検出時における故20 障通知部C03の処理を説明するためのフローチャート

【図5】負荷監視部C04の高負荷検出処理と高負荷検 出時における高負荷通知部C05の処理とを説明するた めのフローチャート。

25 【図6】アクセス情報問い合わせ部C06のアクセス情報問い合わせ処理とアクセス情報問い合わせ時におけるプリフェッチ部C07の処理とを説明するためのフローチャート。

【符号の説明】

30 A0~An, B0~Bn…ホスト (ホスト計算機)

S0~Sn…ストレージ装置

N…ネットワーク

L0~Ln…ボリューム

T0~Tn…アクセス制限リスト(アクセス制限一覧)

35 C 0 …制御ユニット (通信制御手段)

C01…アクセス制限制御部

CO2…故障検出部

C 0 3 …故障通知部 (通信制御手段)

C 0 4…負荷監視部

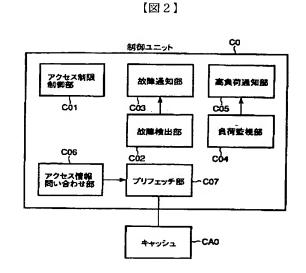
40 C05…高負荷通知部(通信制御手段)

C06…アクセス情報問い合わせ部 (通信制御手段)

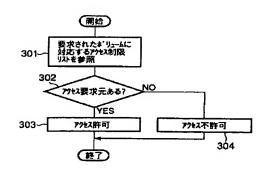
C07…プリフェッチ部

CA0…キャッシュ

【図1】 Bn (424 #**Z**} 松 まなト 474 4**%** ネットワーク Co-制御ユニット -CAO **キリューム** AO A1 アクセス制限 An **みレジ 装置** 50



【図3】



【図4】

